#### Method and apparatus for incorporating environmental information for mobile communications

Publication number: JP2002515712T

**Publication date:** 

2002-05-28

Inventor: Applicant: Classification:

- international: H04Q7/36; H04Q7/38; H04Q7/36; H04Q7/38; (IPC1-7):

H04Q7/22; H04B7/26; H04L12/28; H04Q7/24;

H04Q7/26; H04Q7/30

- european:

H04Q7/36P; H04W8/04

Application number: JP20000549057T 19990511

Priority number(s): US19980085055P 19980511; US19990300871

19990428; WO1999US10231 19990511

Also published as:

WO9959363 (A1) US6625135 (B1)

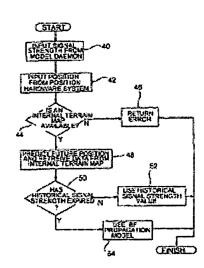
GB2352137 (A)
DE19983163T (T1)

AU751840 (B2)

Report a data error here

Abstract not available for JP2002515712T Abstract of corresponding document: **US6625135** 

An apparatus and method for communicating between a first communication node and a second communication node in an area having a plurality of communication nodes is disclosed which comprises generating a propagation model of signals from selected communication nodes in the area. The communication nodes may be fixed or mobile. The propagation model is based on an environmental map that includes the topography of the terrain and structures in the area. The propagation model is generated at selected intervals to provide updated information for predicting the quality of communication at a location at a future time.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

#### BEST AVAILABLE COPY

ŧ

# 公表特許公報(4) (12) (19) 日本国格許庁 (JP)

**特表2002-515712** (P2002-515712A)

(11)特許出觀公表番号

(43)公表日 平成14年5月28日(2002.5.28)

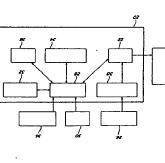
(李峰), 1-12-4	300M 5K033	A 5K067	×			
FI		H04Q 7/04				
中温医器						
	1/22	7/24	1/26	7/30	1/26	
(51) Int.Cl.7	H04Q				H04B	

### 最終買に扱く (全49月) 子僧審查請求 有 化多种物质 水脂状

(21)出顧器号 (86) (22)出賦日 (85) 觀欣文提出日	特額2000-549057(P2000-549057) 平成11年5月11日(1899.5.11) 平成12年11月9日(2000.11.9)	(71) 出題人	(I)田鹽人 カーキギー メロン コーパーシーイアメリカ合衆国 ISS13 スソシンドロービッツ・バーケー フォーブス アスニュー
(86) 国際出願番号(87) 国際公開番号	PCT/US99/10231 WO99/59363	(72) 発明者	5000 (72)発配者 ジョソンソ、アムガィッド パー
(87) 國際公開日(31) 俸先擔主職無母	平成11年11月18日(1999.11.18) 60/085.055		アメリカ合衆国 15217 ベンシルパニアビッパーク フォーヴス アヴェニュ
(32)優先日(33)優先指主張国		(72) 発明者	1 5000 - 2000 -
(31)優先權主職番号(32)優先日			アメリカ合衆国 16217 ベンシルバニア ビッツパーク フォーヴス アヴェニュ
(33)優先権主張国	米图 (NS)	1 44 (7 %)	1 2000
		くせ(14)	(14)14姓人 が発工 ロロ 戦 最終買に続く

# (54) 【発明の名称】 移動体通信用の環境情報を取入れる方法と装置

(57) [要約] 複数の通信ノードを有するエリア内で第1の通信ノード 伝数モデルを生成する工程を含むものを開示する。この む環境マップに基づいている。選択された問題で、この 伝搬モデルを生成し、更新された情報を提供すること と第2の通信ノードとの間で交信する装置と方法であっ て、竹配エリア内の超状された通信ノードからの信号の 伝搬モデルは、このエリア内の産造物と土地の炮勢を含 で、或る位置での将来の通信品質を予測する。



# [特許請求の範囲]

【請求項1】 複数の通信ノードが存在するエリア内で第1の通信ノードと 第2の通信ノードとの間で交信する方法であって、

- 前記エリア内の建造物と土地の地勢を含む環境マップに基づいて、選択された時 (a) 前記エリア内の選択された通信ノードで発生させた信号の伝搬モデルを、 間開隔で生成する工程と、
- (b) 前記伝搬モデルに払づき、或る位置での将来の通信品質を予測する工程と を含むことを特徴とする方法。
- 【請求項2】 (c) 通信ノードの移動速度と移動方向に応じた通信ノード の予測位置に基づき、将来の通信品質を予測する工程をさらに含むことを特徴と する請求項1記載の方法。
- **或る位置での将来の通信品質を予測する工程をさらに含むことを特徴とする請求** 【請求項3】 (4) 通信ノードの予測位置での以前の通信品質に基づき、 項1 記載の方法。
- (e) 所望の予測通信品質を持つ通信手段を選択する工程を さらに含むことを特徴とする請求項1記載の方法。 【請求項4】
- 【請求項5】 (c)通信ノードの移動速度と移動方向に応じた通信ノード の予測位置に基づき、将来の通信品質を予測する工程と、
- 【請求項6】 (c) 通信ノードの移動速度と移動方向に応じた通信ノード (4) 通信ノードの予測位置での以前の通信品質に基づき、将来の通信品質を予 捌する工程とをさらに含むことを特徴とする請求項1記載の方法。
- (e) 所望の予測通信品質を持つ通信手段を選択する工程とをさらに含むことを の予測位置に基づき、将来の通信品質を予測する工程と、 特徴とする請求項1記載の方法。
- 【請求項7】 (4) 通信/一ドの予測位置での以前の通信品質に基づき符 **杯の通信品質を予測する工程と、**
- (c) 所望の予測通信品質を持つ通信手段を選択する工程とをさらに含むことを 特徴とする請求項1記載の方法。

【請求項8】 複数の通信ノードが存在するエリア内で第1の通信ノードと

₹

**育2の通信ノードとの間で交信する方法であって、** 

- 前記エリア内の建造物と土地の地勢を含む環境マップに基づき選択された時間間 (a) 前記エリア内の選択された通信ノードで発生させた信号の伝搬モデルを、 隔で生成する工程と、
- (b) 前記伝搬モデルに基づき或る位置での将来の通信品質を予測する工程と、
- (c) 通信ノードの移動速度と移動方向に応じた通信ノードの予測位置に基づき 将来の通信品質を予測する工程と、
- (4) 通信ノードの予測位置での以前の通信品質に基づき、将来の通信品質を予 測する工程と、
- (e) 所望の予測通信品質を持つ通信手段を選択する工程と

を含むことを特徴とする方法。

【請求項9】 複数の通信ノードが存在するエリア内で第1の通信ノードと 第2の通信ノードとの間で交信する方法であって、

- 前記エリア内の建造物と土地の地勢を含む環境マップに基づいて、選択された時 (a) 前記エリア内の選択された通信ノードで発生させた信号の伝搬モデルを、 間間隔で生成する工程と、
- (c) 通信ノードの移動速度と移動方向に応じた通信ノードの予測位置に基づき 将来の通信品質を予測する工程と

将来の通信品質を予測する工程をさらに含むことを特徴とする請求項9記載の方 【諸求項10】 (4) 通信ノードの予測位置での以前の通信品質に基づき を含むことを特徴とする方法。

【諸求項11】 (e)所望の予測通信品質を持つ通信手段を選択する工程 をさらに含むことを特徴とする請求項9記載の方法。 【請求項12】 (c) 通信/一ドの移動速度と移動方向に応じた通信/一 ドの予測位置に基づき将来の通信品質を予測する工程と、

- (4)通信ノードの予測位置での以前の通信品質に基づき将来の通信品質を予測 する工程と
- (e) 所望の**子**潮通信品質を持つ通信手段を選択する工程と

をさらに含むことを特徴とする請求項 9 記載の方法。

【請求項13】 複数の通信ノードが存在するエリア内で第1の通信ノード と第2の通信ノードとの間で交信する方法であって、

- 前記エリア内の建造物と土地の地勢を含む環境マップに基づき選択された時間間 (a) 前記エリア内の選択された通信ノードで発生させた信号の伝搬モデルを、 隔で生成する工程と、
- (d) 通信ノードの予測位置での以前の通信品質に基づき将来の通信品質を予測

を含むことを特徴とする方法。

【請求項14】 (e) 前記伝搬モデルに基づき所望の予測通信品質を持つ 通信手段を選択する工程をさらに含むことを特徴とする請求項13記載の方法。 【請求項15】 複数の通信ノードを有するエリア内で第1の通信ノードと 第2の通信ノードとの間で交信する方法であって、

- 前記エリア内の建造物と土地の地勢を含む環境マップに基づき選択された時間間 (a) 前記エリア内の選択された通信ノードで発生させた信号の伝搬モデルを、 隔で生成する工程と、
- (e) 所望の予測通信品質を持つ通信手段を選択する工程と を合むことを特徴とする方法。

【請求項16】 複数の通信ノードが存在するエリア内で第1の通信ノード と第2の通信ノードとの間で交信する装置であって、

打計算し、また前記伝搬モデルに基づき或る位置での将来の通信品質を予測する 前記エリア内の選択された通信ノードで発生させた信号の伝搬モデルを、前記 エリア内の建造物と土地の地勢を含む絶えず更新される環境マップに基づき絶え ように作動するデータプロセッサを備えることを特徴とする装置。

【請求項17】 さらに、前記データプロセッサが、通信ノードの移動速度 と移動方向に応じた通信ノードの予測位置に基づき将来の通信品質を予測するよ うに作動することを特徴とする請求項16記載の装置。 【請求項18】 さらに、前記データプロセッサが、通信ノードの予測位置 での以前の通信品質に基づき或る位置での将来の通信品質を予測するように作動

特表2002-515712

(9)

(2)

することを特徴とする請求項16記載の装置。

【朝宋項19】 さらに、前記データプロセッサが、所望の予測通信品質を持つ通信手段を選択するように作動することを特徴とする請求項16記載の装置

【錦状質20】 さらに、前記データプロセッナが、通信ノードの移動速度 と移動方向に応じた通信ノードの予測位置に基づき特来の通信品質を予測し、通信ノードの予測位置での以前の通信品質に基づき特米の通信品質を予測するよう に作動することを特徴とする語次項16記載の装置。 【請求項21】 さらに、前記データプロセッサが、通信ノードの移動速度 と移動方向に応じた通信ノードの予測位置に基づき将来の通信品質を予測し、所 望の予測通信品質を持つ通信手段を選択するように作動することを特徴とする請 来項16記載の装置。

【耕来項22】 さらに、前紀データプロセッサが、通信ノードの予測位置での以前の通信品質に基づき将来の通信品質を予測し、所望の予測通信品質を持つ通信目質を持つ通信目でを持続とする計算項16記載の装配。

【割水項23】 複数の通信ノードが存在するエリア内で第1の通信ノードと第2の通信ノードとの間で交信する方法であって、

前記エリア内の選択された通信ノードで発生させた信号の伝搬モデルを、前記

エリア内の建造物と土地の地勢を含む環境マップに基づき絶えず生成する工程と

前記伝鞭キデルに基ろいて、或る位配での存来の通信品質を予測し、通信ノードの移動速度と移動方向に応じた通信ノードの子動位配に基心を存来の通信品質を予測し、通信ノードの干製位置やの以前の通信品質に基づき 特米の通信品質を予測し、通信ノードの干製位置やの以前の通信品質に基づき特米の通信品質を予測する工程と、

米められる最高の子園道信品質を持つ通信ノードの中から一通信路を選択する

を含むことを特徴とする方法。

【請求項24】 (1)第1の通信ノードから第2の通信ノードに伝達されているデータ・パケットを修正して、強択された通信路を示す工程をさらに含む

ことを特徴とする請求項23記載の方法。

【請求項25】 一方の適信ノードが広境ネットワークであり、かつ他方の通信ノードがローカルエリアネットワークであることを特徴とする請求項23配載の方法。

【請求項26】 複数の通信ノードが存在するエリア内で第1の通信ノードと第2の通信ノードとの間で交信する方法であって、

前記エリア内の選択された通信ノードで発生させた信号の伝搬モデルを、前記エリア内の建造物と土地の地勢を含む絶えず更新される現境マップに基づき絶えず計算する工程と、

前記伝搬モデルに基づき或る位置での将来の通信品質を予測する工程と、

を含むことを特徴とする方法。

「静永項27」 複数の通信ノードが存在するエリア内や第1の通信ノードと第2の通信ノードで発生させた信号の伝搬モデルを、前記エリア内の単元的た、通信ノードで発生させた信号の伝搬モデルを、前記エリア内の単値値数と土地の地勢を含む環境マップに基づき絶えず生成し、前記伝搬モデルに基づき或る位置での将来の通信品質を予測し、通信ノードの移動速度と移動方向に応じた通信ノードの予測位置に基づき将来の通信品質を予測し、通信ノードの予測位置にあつき時を回じ時ノードの手測位置に基づき特米の通信品質を予測し、減信ノードの予測位置での以前の通信品質に基づき特米の通信路管を予測し、第1の通信ノードから第2の通信力・ドに伝達されているデータ・バケットを修正して、強択された通信路を示すように作動するデータブロセッサを備えることを特徴とする装配。

<u>@</u>

3

### 【発明の詳細な説明】

è

[0000]

#### 行分野

本発明は、一般に、移動体面信システムにおいて信号品質の低下を予測する方法と装置、さらに具体的に含えば、移動体通信システムが使用される現境についての知識に応じて信号品質の低下を予測し、さらにその予測に応じて経路やネットワークの選択、または他の動作を修正変更して、この信号品質を向上させる方法と装置に関する。

#### [0002]

#### 背景

作業現場において、手動で、また一部または完全に自動的に動作できる移動機 様が開発されると、個々のタスクを総合関盤し、かつ移動機械がその移動を計画 するのに充分な時間を提供するために、多量の最新情報が求められる。ときには 、複数の機器が、互いに協働して働かなければならない、このような環境にお いて、それぞれの機械および他の物の動作や移動に関する情報を交信しなければ ならない。作業現場がさらに複雑となり、さらに多くの機械が使用されると、こ れらの機械の間で相互にデータを受取ったり、さったりするのに効率的な手段が 求められる。まらに、交信する必要のある情報は、本来多様である。例えば、こ のシステムは、ミッション・クリティカルな作業に関するデータを優先させる優 先化データをサポートしなければならない。これらの作業の中にはきわめて対話 的なものもあり、必要とするシステム・レイデンジが非常に小さい場合もある。 さらに、帯域偏の要求値は、一秒につき数パイトから、一秒につき向十万パイト 以上まで、様々である。

#### [0000]

現在、無線移動体通信システムは、信号品質の低下の後出に応じて、経路間またはネットワーク間で切替わるように構成されている。例えば、移動ノードが一方の基地局エリアから他方の基地局エリアに移動するとき等、信号レベルが指定レベルよりも低下すると、セルラーシステムは、基地局を切替える。ときには、別の基地局へのハンドオフを完了しないうちに、接続が失われるくらい遠く、信

る大型の移動機械用の通信システムは、このようなフェードアウト期間中に、費 た移動体通信システムを持つことが望ましい。 帯域幅をもっとも効率的に使用で ら遠ぶことができよう。通信信号の低下を防止するために、移動ノードが一方の ネットワークから他方のネットワークに移動する直前に、基地局またはネットワ ドオフを子捌する能力が信頼できなければならない。深い溝、険しい丘、高い舫 重なデータを失うわけにはいかない。 つまり、いつでも高品質の通信を維持しな きるようにするため、この通信システムは、理想的には特定の用途にもっとも適 したネットワークとして、いくつかのオーバラップする無線ネットワークの中か **一クを切替えることも望ましい。このためには、ハンドオフを、それが強制され** る前に予測でき、ハンドオフが差し迫ったことがわかったときに、そのネットワ **整等の不規則な土地や建造物のある地域でのRF(無線周波数)被伝搬は、反射** ような地域では、RF信号の信号強度は、僅かな移動でも大幅に変動しかわない **导レベルの低下が発生することもある。例えば一部または完全に自動的に動作す** ければならない。それ故、通信信号の劣化と情報の喪失を防止する手段を装備し 穴、トンネルを含む複雑な土地のため、多くの妨害を受ける作業環境では、ハン 効果、回折効果、多経路効果、散乱効果を考慮に入れるように求めている。この 。このシステムの信頼性と速度のバランスを保つ必要がある。なぜなら、一般に 無線ネットワークは、さらに低いスループットと、さらに大きいレイテンシを機 **ークに知らせられる能力が求められる。この機械が、広範囲に点在する丘、溝、** 生にし、誤り検出・訂正を付加すれば、一層信頼できるものとなるからである。

#### [0004]

インターネット等の従来の階面データネットワークでは、ルーティングプロトコルがネットワーク上のノードの論理的位置に結び付けられる。パケットが送られるとき、そのヘッダには、宛先ホストコンピュータのアドレスが入っている。 当協元と宛先との間の経路にある中間ノードは、宛先のアドレスが入っている。 地アドレスのネットワーク構成要素に基づき、パケットを所定の経路で送る方法 について決定を下す。こうすれば、これらの中間ノードは、宛先ホストの正確な 位置を知ることなく、パケットを宛先ホストがあるネットワークに転送できる。 パケットがこの経路を進むと、その池先にさらに近い所にある中間ノードは、モ 9

の宛先の正確な位置に関する情報を持ち、それに応じてパケットを転送する。この題の方式の一利点は、ホストが、ネットワーク上のあらゆるノードの位置でなく、ノードのいくっかのネットワークの位置を知るだけでよいことである。

[0005]

このような従来のネットワークは、ホストが固定式のものと見なす。無線技術を用いた軽量で、かつバッテリ電流式のモバイル・コンピュータを使用すれば、コーザは、コネクティピティを維持しながら、動き回ることができる。とはいえ、、ノードが、それらの「ホーム」ネットワークから離れると、この方式はだめになる。例えばネットワークAに属するアドレスを持つモバイル・コンピューケがネットワーク構成要素で示される適り、なおも、このモバイル・コンピュータ行きのバケットをネットワークAに引渡そうとする。このモバイル・コンピュータ行きのバケットをネットワークAに引渡さっとする。このモバイル・コンピュータ行きのバケットをネットワークAに引渡さっとする。このモバイル・コンピュータに向けたパケットはすべて失われることになる。このような従来のルーティング方式の制限は、その制限を、単一ネットワークに限ることにより、これらのコンピュータの移動度を限定している。

[0000]

よって、本発明は、上述の問題の1つまたは複数を克服することを課題とする

[0007]

明の開示

本発明の一実施例において、複数の通信ノードが存在するエリア内で第1の通信ノードと第2の通信ノードとの間で交信する方法は、そのエリア内の強択された通信ノードからの信号の伝搬モデルを生成する工程を含む。これらの通信ノードは、固定ノードまたは移動ノードである。この伝搬モデルは、このエリア内の建造物と土地の地勢を含む環境マップに基づいている。違択した時間間隔でこの伝搬モデルを生成し、更新された情報を提供することで、或る位置での将来の通信品質を予測する。さらに本発明は、移動体通信ノードの移動速度と移動方向に、基づき、移動体通信ノードの特徴の置での。 さらに本発明は、移動体通信ノードの移動速度と移動方向に、基づき、移動体通信ノードの特別の置信の可以前の通信品質と用いる。次にこれらの通信信号は、所望のまたは来められる最

高の予測通信品質を提供する方法で、ネットワークを通じて送られる。

[0008]

ない

本無線移動体通信システムは、複数の通信ノードが存在するエリア内で2つ以 上の通信ノード間で交信する装置と方法、および1つまたは複数の通信ネットワ な妨害敵の位置と性質だけでなく、このエリア内の建造物と土地の地勢を含む環 ノードがどこにあるか、また特定の無線ネットワークを通じて、その位置に到達 ば、直接のピア・ツー・ピア通信を行うこともできる。2つのノードが、互いの に、直接交倡することができる。2つのノードが互いの無線カバー範囲外にある ある他の移動ノードを使用し、従って、これらの中間ノードをルータとして動的 **一ク技術を提供する。これらの通信ノードは、固定ノードかまたは移動ノードで** ある。インテリジェント・スイッチングシステムは、避択された通信ネットワー クに関して、位置情報とRF嵌伝搬の計算を取入れている。可能性のある電磁的 党マップも、選択した時間間隔で使用し、このエリア内の選択された通信ノード とネットワークで発生する信号に対し、RFG腋・通信モデルを作成する。この RF伝搬・通信モデルは、任意の所与の位置での予測信号品質を提供する。これ らの入力情報を用いれば、本ネットワーク上の各通信ノードは、将来、その通信 できるかどうか、さらにその位置での信号の品質を予測することができる。次に 、このネットワークは、所望の信号品質を持つ基地局間またはネットワーク間で 、いつでもハンドオフすることができ、従って、遅延と、裝るオーバーヘッドを **吸小限に抑えることができる。移動ノードをサポートするために、モバイルIP** ノードは、そのアドレスを変更せずに、ネットワーク上の位置を変更することが できる。移動ノードが、一方のネットワークから他方のネットワークに移動する とき、ホーム・エージェントは、ネットワーク上において移動ノードの位置を追 無線カバー範囲内にあるときには、これらのノードは、全く中央ルータを使わず ときには、これらのノードは、パケットを転送するために、それらのノード間に **酢し、この位置にパケットを送る唯一のノードである。さらに本システムを使え** に使い、その場限りのネットワークを形成し、交情できる場合がある。このよう として公知の標準インターネットプロトコル等の通信プロトコルを使用すれば、

特表2002-515712

Ê

な機能を備えれば、本システムは、多数の移動ノードをサポート可能である。さらに、本ンステムは、データ集約的ファイル転送、タイム・クリティカル緊急データ、リアルタイム・オーディオデータ、定荷喚幅データ、周期的な位置データを含め、様々なネットワーク・トラフィックタイプをサポートできる。このトラフィックに求められるタイプのサービスはまた、様々な通信ノードの上記の特定な要求を満たすものと見なされ、異なるコーザアブリケーションの対話を容易に

[0000]

ジイル1P

インターネット上でホストが移動できるようにするため、モバイル IP (インターネットプロトコル) が開発された。ここで考察される面り、モバイル IP DO 実施は、IP V4 (IP V4) のプロトコル標準に基づいている。モバイル IP V4 は、IP V4 パケットを、インターネット上の移動ノードに、所定の経路でトランスペアレント伝送できるように配慮されている。さらに、IP バージョン6 (IP V6) として公知の新 IP バージョンもある。このバージョンには、モバイル IP V6 として公知のモバイル IP 垃圾もある。モバイル IP V 4 もモバイル IP V 6 も たいイル IP V 6 もモバイル IP V 6 も ない 本装置に使用できる。

[0010]

従来の1Pルーティングでは、ノードが別のネットワークに移った場合、そのノード向けのパケットはもはや引載せなくなる。 筋ネットワーク 上で交信できるノードでは、このノードは、その1Pアドレスを変更しなければならない。これにより、そのノードが移動するときでも、接続を維持できなくなる。モバイル1Pは、移動ノードが移動するときでも、移動ノードに1Pアドレスを変更するように求めないルーティング方式である。その代り、それぞれの移動ノードは、ネットワークへのそれぞれの現在接続点にかかわらず、単一1Pアドレスにより鑑別される。

[0011]

モバイル1Pを理解するには、以下の概念を熟知する必要がある

[0012]

移動ノード:一方のネットワークから他力のネットワークに移動するノード。 多動ノードは、他のノードとの交信を持続するため、モバイルIPを実施する。

[0013]

対応ノード:移動ノードが交信しているノード。対応ノードは、固定ノードであるが、または別の移動ノードである。

[0014]

ホーム・アドレス:移動ノードがネットワークに接換されているかどうかにか かわらず変わらない、移動ノードに割当てられたIPアドレス。

(0015

ホーム・ネットワーク:それぞれの移動ノードがホーム・ネットワークを持つ 。これは、移動ノードがそのホーム・ネットワークに接続されているとき、従来 のIPルーティングが、そのホーム・アドレスで指定されたパケットを引渡すこ とになるネットワークである。従来のIPルーティングは、そのホーム・アドレ スを用いて、パケットを移動ノードに引渡すこともある。

[0016]

外部ネットワーク:移動ノードのホーム・ネットワーク以外の任意のネットワ・

[0017]

ホーム・エージェント:移動ノードのホーム・ネットワーク上にあるモバイルIPエージェント。ホーム・エージェントは、移動ノードの位置を道路し、移動ノードが作ったから離れるときに、パケットを移動ノードに転送する。

[0018]

外部エージェント:外部ネットワーク上にあるモバイルIPエージェント。外部エージェントにより、移動ノードが、そのホーム・エージェントに登録でき、さらに、転送されたパケットを移動ノードに引渡すこともできる。

[0019]

気付アドレス:ホーム・エージュントがパケットを転送する外部ネットワーク上のIPアドレス。気付アドレスは、外部エージェントのIPアドレスであるか、或いは外部ネットワーク上で得られるローカルアドレスである。これには、動・

£

的ポスト権成プロトコル(DHCP)等のプロトコルが使用される。気付アドレスの組物のケイプは、外部エージョント気体アドレスと呼ばれ、また気件アドフスの後着のケイブは、コロケージョン気件アドレスと呼ばれる。

[0000]

バケット代行受信:これは、その移動ノードの1つに向けられたパケットを、ホーム・エージェントに受取らせるプロセスである。これは、ホーム・エージェントに登取らせるプロセスである。これは、ホーム・エージェントは、ホーム・ネットワーク上の他のノードから、移動ノードの1 Pアドレスのアドレス解答要求に応答し、ホーム・エージェントのリンク留アドレスを、それが移動ノードのアドレスであるかのように与える。次に、このアドレスを、それが移動ノードは、ホーム・エージェントのリンク留アドレスを使用し、パケットを移動ノードに引渡し、それにより、ホーム・エージェントは、それらのパケットを受取り、それらも移動ノードの現在位置に転送することができる。

[0021]

バインディング・キャッシュ:対応ノードは、移動ノード行きのパケットをどこに送るべきか決定するために、移動ノード用に気付すドレスのキャッショを維持する場合がある。

[0022]

パインディング・アップデート:対応ノードのパインディング・キャッシュを更新するのに使用されるメッセージ。

[0023]

登録者効期間:外部ネットワーク上の移動ノードの登録が有効である期間。これはまた、パインディング・アップデートが有効である期間でもある。

[0024]

図1は、上で定義した用語を図解する。Mは移動ノードである。ノードSはMと交信しており、従ってSは対応ノードである。R2はMのホーム・ユージェントである。Mが外部ネットワークに移動すると、R4はその外部エージェントの働きをする。この場合、R4のアドレスはMの気付アドレスとして使用される。

[0025]

キバイル I Pは、一組のサービスを提供し、ノードを移動させる。以下に、これらのサービスのそれぞれを説明する。

[0026]

エージェント発見:ホーム・エージェントと外部エージェントとは、それらのコージェントがサービスを提供するキリンク上で利用できることを知らせる場合がある。さらに、新たに接続された移動ノードは、リンク上で明示送信請求を送り、どれか予期されるエージェントがあるかどうか学習できる。外部エージェントに、アントの発見は、1CMP (インターネット制御メッセージ・プロトコル) 「ルーク発見」プロトコルで使用されるメッセージ (「ルーク発見」プロトコルで使用されるメッセージ (「ルーク通知」プロトコルで使用されるメッセージ (「ルーク通知」フロトコルは、「ルージェント発見」で使用されるメッセージ(「ルーク通知」と呼ばれるメッセージは、「エージェント発見」で使用されるメッセージは、「エージェント発見」で使用されるメッセージは、「エージェント発見」で使用されるメッセージは、「エージェント経信請求」と呼ばれ

[0027]

登録:移動ノードがホームから離れると、移動ノードは、登録と呼ばれるプロ せるを用いて、そのホーム・エージェントに現在位置を知らせる。この移動ノー ドは、依核力法によして、そのホーム・エージェントに直接に登録するか、ある いはその登録をホーム・エージェントに応送する外部エージェントを通じて登録 する。登録は、一定の時間の間または登録有効期間の間有効である。移動ノード がコロケーション気付アドレスを使用している場合には、外部エージェントの存 在は不要であり、移動ノードは直接に登録できる。移動ノードが、そのホーム・ ネットワークに戻るとき、移動ノードはホーム・エージェントの「登録を抹消」 して、パケット転送を停止する。

[0028]

トンネリング:パケットを移動ノードに転送する目的でホーム・エージェントにより提供されるサービスは、「トンネリング」と呼ばれる。パケットをトンネリングするとき、ホーム・エージェントは、既存パケットの先頭部分に別の1Pリングするとき、ホーム・エージェントは、既存パケットの先頭部分に別の1P

(15)

ヘッダーを付けることで、元のパケットをカプセル化する。この「外側」IPヘッダーは、カプセル化するホストのIPTドレスである送信元アドレスを待ち、またモバイル・ホストの気付アドレスである宛先アドレスも持っている。この気付アドレスが外衛エージェントは、パケットを登取り、カプセル化を解除して、パケットを移動ノードにローカル転送する。コロケーション気付アドレスを使用する場合、移動ノードはパケットを受取り、パケットのカプセル化を自動的に解除する。

#### 00291

図2は、外部エージェントを使用したカブセル化のプロセスを図解する。動作中、ホーム・エージェントR2と外部エージェントR4は、エージェント通知メッセージを用いて、それらのエージェントがあることを知らせる。移動ノードMは、この時点では、移動ケードが、それ自身外部ネットワーク上にあることを撤出するとを検出すると移動し、移動ノードが、それ自身外部ネットワーク上にあることを検出するとは存動し、移動ノードが、それ自身外部ネットワーク上にあることを検出するとはですと、移動ノードが、外部ロネットワーク上にあることを検出するとはですと、移動ノードが、外部ロネットの通知を受取るからである)、気付アドレスを得る。この気付アドレスは、R4により送られる外部エージェント通知メッセージから得られる。外部エージェントの中ロビスを提供するのに、R4等のノードが利用できない場合でも、移動ノードが、そうすることのできる場合には、移動ノードは、DHCP等のサービスを用いて、コロケーション気付アドレスを得ようと試みる。

#### [0000]

移動ノードMは、その新しい気付アドレスを、登録要求・回答メッセージの交換を通じでホーム・エージェントR2に登録する。この気付アドレスとしてR4のアドレスを使用する場合、それらの登録要求・回答メッセージが外部エージェントR4に送られ、次に、外部エージェントR4が、これらのパケットを適宜に転送する。コロケーション気付アドレスが使用される場合には、外部エージェントは関与しない。対応ノードがパケットをMに送るとき、これらのパケットは、所定の経路でMのホーム・ネットワークに送られる。ホーム・ネットワークR2は、これらのパケットを代行受信し、それらをトンネリングして、Mの気付アドは、これらのパケットを代行受信し、それらをトンネリングして、Mの気付アド

レスに送る。R 4のアドレスが気付アドレスである場合、R 4 はパケットのカブ セル化を解除して、ローカルで、それらのパケットをMに引載す。コロケーション・アドレスが使用される場合には、トンネリングされたパケットがM自体により受取られ、そのカブセル化が解除されることになる。逆方向において、MからSに送られるパケットは、Mの位置にかかわらず、従来のIPルーティング機構を用いて、それらの宛先に引蔑される。

#### 00311

キバイル1 Pは、任意のホスト向けのパケットのルーティングを変更し、インターネット上の他のどこにでも引渡しできることに関わるという事実から、モバイル1 Pのセキュリティは不可欠となる。登録要求・回答メッセージが問されると、移動ノード向けのパケットが、引渡しできなくなるか、あるいは鋭った宛先に引渡されるおそれがある。例えば別のホストは、移動ノードになりすまし、パケットを引渡すよう、ホーム・エージェントを設得しようとすることもある。それ故、あらゆる登録要求・回答メッセージについて、移動ノードとホーム・エージェントにより、銀証が行われる。移動ノードは、そのホーム・エージェントを認証するため、セキュリティ・バラメータ・インデックス(SP1)および経密種を、そのホーム・エージェントと共用する。認証には、16パイトの種サイズを特の魅力式「メッセージ・ダイジェスト」パージョン5(MD5)等、いくつかの利用可能なアルゴリズムの1つを使用できる。いかな各登録メッセージも再生できないようにするために、タイムスタンプまたはノンスを使用して、それぞれの登録表え、ロ番メッセージを一意的に築別する。

#### [0032]

# 降路最適化を備えたモバイルIP

基本モバイル I PIは、ホーム・エージェントに、移動ノードのホーム・アドレス向けのパケットを代行交信させることで、移動ノードが、そのホーム・ネットワークから離れるのを許容する。図3に示す代表的な状況では、ここに示す移動ノードMIは、そのホーム・ネットワークから離れていて、その時点で移動ノードが接続されている外部ネットワーク上にある対応ノードSと会話中である。移動ノードMがパケットを対応ノードSに送ると、そのパケットは、従来のI Pルー

(18)

E

ティングを用いて、直接に移動ノードMに送られる。とはいえ、対応ノードSが パケットを移動ノードMに送ると、そのパケットは、まず最初に、所定の経路で移動ノードMのホーム・ネットワークに戻される。移動ノードMのホーム・エージェントR 2 は、このパケットを代行受信し、それをトンネリングして、移動ノードの現時点での外部エージェントR 1 に送る。外部エージェントR 1 が、このカプセル化されたパケットを受損ると、そのパケットのカプセル化を解除し、次に、それを移動ノードMに送る。

#### 0331

別注として、パケットは、図4に示すローカル・ネットワークを使い、これらのパケットを、互いに直接に送ることで、さらに最適な経路決定ができる。モバイル1P用の経路最適化は、パケットが、対応ノードSから移動ノードMまで移動リードMまでのパケットの経路のいかな8タイプの最適化も、対応ノードSから移動ノードMまでのパケットの経路のいかな8タイプの最適化も、対応ノードSから移動ノードMの現在位置に関する情報を保存するように求める。「経路最適化」をサポートする各対応ノードSは、パインディング・キャッシュと呼ばれる気付アドレスのキャッシュを様持せははならない。対応ノードSがパケットを送るとき、対応ノードSは、そのパケットの宛先アドレスに対応するエントリがないか、そのパインディング・キャッシュ・エントリがないか、そのパインディング・キャッシュ・エントリがないか、とのパインディング・キャッシュ・エントリがないか、とかパインディング・キャッシュ・エントリがないが、対応ノードSはそれ自体、、そのパインディング・キャッシュ・エントリがないかと、対応ノードSはそれ自体、そのパインディング・キャッシュ・エントリ内で指定された気付アドレスを用い、パケットをカブセル化し、そのパケットを移動ノードMのホーム・ネットワークに送らずに、そのパケットを移動ノードMのホーム・ネットワークに送らまし

#### 0034

パインディング・キャッシュ・エントリが見つからなければ、このパケットは、 、従来の I Pルーティングを用いて送られ、それにより、前と同じように、その パケットは、移動ノードMのホーム・ネットワークに頂される。ホーム・エージェントR 2 Li、送信元ホストが、移動ノードM用のパインディング・キャッシュ・エント 9 Li、送信元ホストが、移動ノードM用のパインディング・キャッシュ・エント リを特たないものと見なす。ホーム・エージェントR 2 Li、認証されたパインディング・イング・アップデートを、対応ノード Sに送ることで応答し、移動ノードMの現

時点での気付アドレスを対応ノードSに知らせた後パケットをトンネリングし、 移動ノードMの現在位置に送る。ホーム・エージェントR 2 は、その特定の移動 ノードMの登録のために残っている時間に、そのパイディング・アップデートの 有効期間を設定する。最初の送信元が、このパインディング・アップデートを受 取ってそれを認証すると、この送信元は、そのパインディング・アップデートを 、将来使用されるパインディング・キャッシュに追加する。パインディング・ア ップデートは、ホーム・エージェントR 2 で指定される時間がきた後終了する。

#### [0035]

対応ノードSが「経路最適化」を使用するには、ソフトウェアのプロセスは、 バインディング・アップデートを受取り、それを処理する働きをしなければならない。ホストが「経路最適化」ソフトウェアを使用しない場合、バケットは、基本モバイル I Pと同じ方法で経路を決定する。いくつかの対応ノードSは、この「経路最適化」ソフトウェアを特たないから、ホーム・エージェントR 2は、ホーム・エージェントR 2は、ホーム・エージェントR 2は、ホーム・エージェントR 2は、たちに送り出す割合を制限するアルゴリズムを特たなければならない。なぜなら、そうしなければ、ホーム・エージェントR 2は、そのネットワークをバインディング・アップデートであるれさせて、対応ノードSが、これらのバインディング・アップデートを無視することになりかねないからである。

#### [0036]

# インテリジェント・スイッチングシステム

本ネットワーケンステムは、或るサイトにわたって低速カバー範囲を提供する 広爆無線ネットワークと、それぞれ当該サイトの一部にわたって高速カバー範囲 を提供する、図5に示す1つまたは複数のローカルエリア無線ネットワークとを 含め、各ネットワークから最高の品質を提供するため、複数の技術を取入れてい る。移動ノードがそのネットワークを通って移動するとき、移動ノードは、絶え す広様ネットワークの範囲内にあるものの、ローカルエリア・カバー範囲のエリ アに入ったり、そのエリアから出たりすることがある。特定の状況で使用するネ ットワーク技術は、それぞれの特定のアブリケーションの要求に基づき選択され る。従って、異なる技術を用いるサブネットワークから成る単一の複合ネットワ る。従って、異なる技術を用いるサブネットワークから成る単一の複合ネットワ ٠٠,

特表2002-515712

(19

ークは、全体的な解決を行う。このネットワークにおけるデータの流れは、個々のサプネットワークにおける技術の特徴に応じ、送信元から宛先まで、もっとも効率的な経路を取る。例えば交信を望む2つのノード間で、高速ローカルエリア通信リンクが利用できる場合には、さらに低速の広域リンクではなくて高速の通信路を使用することになるが、前述の広域リンクも利用できる場合がある。2つのノード間に、他の通信手段が利用できない場合には、デフォルトで、広域ネットワークが利用可能である。

#### [0037]

好適な一実施例では、上述の通り、ネットワーク間で切替えるために、モバイル I Pが使用される。モバイル I P方式は、ネットワーク上で、ルーケまたは非移動ノードに変更を求めないという利点がある。しかしながら、このプロトコルは、サブネットワークの接続をいつ変更すべきか描示しない。

#### [0038]

本システムは、標準モバイル I Pプロトコルに最小限の変更を求めながら、と のネットワーク接続を確立すべきかについての命令を、基本モバイル I Pプロト コルに与える。本システムは、人間のオペレータが不在の移動ノードもあるから 、オペレータによる入力は要求しい。また、移動ノードにオペレータがいる場合 でも、オペレータは、ネットワークのハンドオフを行うかどうか決定ために注意 を集中せず、機器の操作に注意を集中できる。さらに、ネットワークをいつ切替 えるか決定するプロセスに入力すべきものの I つは、ローカルエリアネットワー ク上の対応ノードからの無線通信信号の品質の権定値である。信号強度と I イズ または干渉の現在レベルは、将来の値を予測する目的で使用されるか、あるいは 後日の使用のために記録される。このような信号品質値を推定できることに加え て、特定のローカルエリアネットワーク技術のために、関値も認定する。この値 は、そのハードウェアに対して満足すべき最小限の信号品質値であって、そのハードウェアに対して満足すべき最小限の信号品質値であって、そのハードウェフから直接に得られるか、またはそのハードウェアの仕様から得られる。 ・その決定プロセスに対する別の有用な入力は、移動ノードの現在位置について の情報である。この種の情報は、無額ローカルエリアネットワーク並信機の位置

#### [0039]

RFG機の現実的なモデルを提供するため、本システムは、移動ノードを取巻く実際の土地の指写を含む。このRFG機モデルを使用して、このスイッチングシステムは、移動ノードがネットワークから切離される時間を最小限に抑えるため、いつハンドオフが求められるか予測しようとする。このスイッチングシステムは、ローカルエリアネットワークに接続して交信するために、信号品質の将来の値を予測する。次に、この信号品質値を、指定された関値と比較する。この予測された値が関値を超える場合には、スイッチングシステムは、モバイル1Pに、、そのローカルエリアネットワーク・インタフェースを用いて交信するように知らせ、そうでなければ、スイッチングシステムは、モバイル1Pに、に基ネットワークの接続を用いて交信するように知らせる。

#### [0040]

# スイッチングシステムのアーキデクチャ

本システムの好適な実施例の構成要素を、図 6 に示す。モデル・コア 2 0 にには、スイッチングシステムの中心機能を提供する一組の構成要素、例えばモデル・デーモン 2 2、位置ペースの予測機構 2 8、環境/土地マップ 3 2、R F 后搬・面信モデル 3 4、位置を基礎としない予測機構 3 8 および移動モデル 5 6 が入っている。このスイッチングシステムは、支援技術の改良を縮込めるように、モジューラ設計を採っている。モデル・デーモン 2 2 は、移動/ードの現在状態を追除し、この状態に基づいてスイッチング決定を行うステートマシンであり、位置を基礎とするペースの予測機構 2 8 と基礎と L ない予測機構である他の 2 つのソースから入力する。さらに、モデル・デーモン 2 2 は、コマンドを、モバイル I P ンフトウェア 2 4、叩ちモバイル I P の構成要素に送り、それにより、移動/一ドは、それらのホーム・エージェントR 2 に、それらの現在位置を知らせることができる。

#### [0041]

図7は、モデル・デーモン22が、そのスイッチング決定を行う目的で用いる ステートマンンを示す。モデル・デーモン22は、実行を開始するときに、WA N状態でスタートする(ここで、「WAN」は、モバイル1Pに、使用するよう

情報と組合わされて、信号品質の値を推定する。

(55)

に指示したネットワーク・インタフェース(この場合は、広境ネットワーク・インタフェース)をさす)。広境ネットワークは、その広境ネットワークがいつも利用できるという前礎のために、本ンステムの切別状態として選択された。この状態から、いくつかのことが超こり得る。最初に、他に何も起こらなければ、キデル・デーモン22は、このノード上のモバイル I Pソフトウェアに「アップデート」コマンドを送る。アップデート・コマンドを定期的に送って、モデル・デーモン22を移動ノードMを確実に同期状態にとどめる。

#### 042]

モデル・デーモン22がWAN状態を生る唯一方法は、実験によって収集された信号強度値 (即ち、ローカルエリアネットワーク・インタフェースのハードウェアから直接に結取られたもの)が、ローカルエリアネットワーク (LAN)に 未続的に接続できると示唆しているとモデル・デーモン22が判定した場合である。好適な実施例において、これは、モデル・デーモン22が12LANハードウェアから認取ったハードウェア信号品質入力第26の信号強度のいくつかの連続する数値が、LAN信号強度の図値よりも大きいときに行われる。

#### [0043]

キデル・デーモン22が一旦LAN状態に入ると、下記の予割システムの1つが、LAN関値よりも小さい将来の信号強度値を予測する場合にのみ、キデル・デーモン22が去ることができる。これが行われる場合には、WANイングフェースに切替えるコマンドを、このノード上のモバイル I P ソフトウェアに送り、キデル・デーモン2 2 が再びWAN状態に入る。モデル・デーモン2 2 は、LAN状態にある間、「アップデート」コマンドを送って、モデル・デーモン2 2 とモバイル I P ソフトウェアを確実に同期状態にとどめる。

#### [0044]

LANインタフェースからWANインタフェースに切替える決定は、予測された情報に基づいて行われるが、一方、WANからLANに切替える決定は、実験により測定されたデータに基づいて行われる。ローカルエリアネットワークが、実際上利用不能なとき、移動ノードにローカルエリアネットワーク・インタフェースを使用するよう指示する可能性を扱ん限に抑えるため、前途の区別を行う。

この結果、広境ネットワークの接続が常に利用できると仮定されるから、状態を変える上記ルールにより、WAN状態に入ることが容易となる。

#### [0045]

他の重要な点は、モデル・デーモン22が、ホームまたは外部の概念を持たないことである。モデル・デーモン22は、ただネットワーク・インタフェースについて知っているだけである。移動ノードMがホームであるが、外部であるかの決定は、モバイルIPソフトウェア、即ちルーティング・プロトコル24(図6)まで残され、モデル・デーモン22の存在には影響されない。

#### [0046]

再び図6を参照すると、位置ペースの予測機構28は、位置の集システム30から移動ノードの現在位置を入力として受取り、この情報を環境/土地マップ32上の框構に変換し、移動ノードMから新地点までの動きを予測する。さらに、位置ペースの予測機構28は、これらの座標を、RF伝搬・通信モデル34は、RF遊伝搬用の等式を用入力としても提供する。RF伝搬・通信モデル34は、RF遊伝搬用の等式を用、、そのサイトの1つまたは複数の位置における将来の信号強度値を計算する。

#### [0047]

ディファレンシャル全地球測位システム(DGPS)等の位置情報を確実に収集するハードウェアは市販されている。本スイッチングシステムは、位置情報が入手できない場合でも、正確に動作する環境/土地アップデート・システム36等のデフォルト位置予測システムを備えている。この目的のために、本システムは、実験により収集された信号強度値を追跡し、一組のデータ点を補外して将来の値を求める非位置ペースの予測機構38を含んでいる。

#### [0048]

非位置ペースの予測機構38で行われる補外は、環脳質を多数もしくは、ほんの僅かだけ考慮に入れて、それらの履歴位を多項式で組合わせるか、またはそれ らを或る曲線に当てはめることが必要であるくらい複雑であると言える。簡単な 一実範例は、2つのごく殻近泉められた信号強度値を用い、一直線を画成する工 程を含む。第3の点が、この直線に沿って補外され、予測信号強度値となる。さ らに有用な機構によれば、すぐ次の時点よりもさらに将来を予測できよう。この

(23)

(54)

程度までは、当該システムの過去の動作を考慮に入れて、一連の点を通るように **曲級を調整するさらに複雑なモデルが利用できる。** 

#### [0049]

在位置は、ブロック42で示される通り、利用できる位置システムであればどん プデート・システム36、移動モデル56を含め、いくつかのソースからの情報 は、信号強度値を予測する決定プロセスの流れ図を示す。ブロック40で、位置 ペースの予測機構28が呼出されると、位置ペースの予測機構28は、まず最初 エアからデータを脳取ったモデル・デーモン22から得られる。移動ノードの現 なものからも集められる。これらの入力情報が集まると、本システムは、プロッ ク44において、移動ノードの現在位置に関する環境/土地マップ32が利用で スの予測機構28を使用できない。モデル・デーモン22は、デフォルトとして ップ32、位置収集システム30、RF伝搬・通信モデル34、環境/土地アッ を使用して、将来の信号強度の予測値をモデル・デーモン22に提供する。図8 に、移動ノードの現在状態に関する入力情報を収集しようとする。ローカルエリ アネットワーク通信の現在強度は、前にローカルエリアネットワークのハードウ きるかどうか知るためにチェックする。この点について、環境/土地マップ32 位置ペースの予測機構28は、モデル・コア20の一部であり、環境/土地マ が利用できない場合には、プロック46においてエラー返送が発生し、位置ベー 非位置ベースの予測機構38からの値を使用する。

地マップ32において、現在位置で指定された位置で、現在収集時間と共に、現 集めた時間が検索される。この履歴値が検索されると、本システムは、環境/土 この点に関する環境/土地マップ32が利用できる場合、ブロック48におい 在信号強度値を格納する。決定ブロック50において、この収集時間から経過し た時間を計算し、それを現在土地マップと関係のあるエージ閾値と比較する。そ 移動ノードの将来の位置を、環境/土地マップ 3 2 への特定のエントリに変換す る。その位置に格納されたデータ、具体的に言えば艰歴信号強度値と、その値を の経過時間が前述の閾値よりも小さい場合、ブロック52において、この履歴値 て、本スイッチングシステムは、移動ノードの将来の位置を予測しようとする。

ック54において、将来の信号強度値を予測するため、RF丘搬・通信モデル3 **は予測値として使用される。その経過時間が、前述の関値以上である場合、プロ** 4を用いて計算を行わなければならない。次に、この予測信号強度値は、モデル · デーモン22に戻せば、上述のとおり閾値比較への入力として使用できる。

#### [0051]

モデル・デーモン22は、それらの履歴信号強度値を使用することで、前にい ネットワークの接続を用いているとき、その移動ノードは、環境/土地マップ3 2において、履歴値として信号強度値の1グループを記録することができる。移 た場所から、その環境について学習できる。移動ノードが、そのローカルエリア 動ノードは、このエリアを去ってタスクを行い、その後で、移動ノードが前にい た場所とだいたい同じ場所に戻れば、その予測倡号強度値として優歴信号強度値 を使用でき、それにより、RF伝搬計算が不必要となる。

#### [0052]

作業センターの近くでは行われないから、現場作業センター付近の土地は全く変 ローカルエリアネットワークのカバー範囲の一部エリア内の土地が、他のエリ れ自体のエージ関値を取ることができる。例証目的でのみ、作業は、一般に現場 長く、例えば一週間くらいであると言える。作業エリアのエージ関値は、土地が さらに速く変化する場合には、比較的に短い期間の間だけ、有効であることもあ このモデルにより、ローカルエリアネットワークのカバー範囲の各エリアは、そ 化しないであろう。これが事実なら、現場作業センター用のエージ閣値は比較的 る。移動ノードが、エージ園値で定められた時間限度内で、前にいた場所に戻る 場合、モデル・デーモン22は、履歴値をその予測値として使用できる。そうで 半分の有効期間のやり方で、これらの履歴値をゆっくりとエージングするさらに 複雑なエージングシステム、多分RF伝搬・通信モデル34で予測される値を用 アよりも遠く変化する状況では、これらの履歴値はエージングすることもある。 ない場合、モデル・デーモン22は、全く新たな値を計算しなければならない。 い、加重多項式で、それらの履歴値を組合わせるシステムが案出されよう。

#### [0053]

木システムの好適な実施例では、位置収集システム30は、ディファレンシャ

(26)

(25)

ル全地球測位システム (DGPS)である。但し別の技術でも代用できよう。現 埃/土地マップ32の望ましい分格能(メートルで扱わす各グリッドのサイス) は、本スイッチングシステム用のパラメータである。この分解能について1つの 制約は、この分解能が、DGPS機器の特度よりも細かくならないことである。 さらに、グリッド分解能が小さくなると、環境/土地マップ32用の配億空間を さらに大きくし、かつ計算集約的なRF伝搬モデルの計算をさらに多くする必要 がある。グリッドのサイズが大きくなると、計算が選くなり、かつ記憶空間が小 さくなるが、ただし、描かれる土地は、精度が低くなり、一般に、RF伝搬の計 算が正確でなくなる。土地マップの「グリッド」の分解能は、位置情報の分解能 を超えてはならない。この位置情報は、緯度と経度の単位で、或いは空間内に固 定された基準枠を有するデカルト座標で表わされる。さらに、このモデルは、固 定グリッドを付けたマップでの使用に限定されないことに倒意されたい。例えば 土地がメッシュマ不規則に描かれているマップも可能である。

#### [0054]

環境/土地マップ32は、ローカルエリアネットワークのカバー範囲が存在するエリアにおたり、地面上に付けたグリッドと見なされる。或いは一般的には、環境/土地マップ32は、ネットワークのカバー範囲が存在するエリアにおして存在する場合がある。このグリッドの名正方形には、3つの値を保持する記憶位置がある。第1の値は、平均積面或いは何か他の基準点からのその地点の土地の高さに相当する高度値である。第2の値は、信号強度値である。移動ノードが、実際の土地を高度値である。第2の値は、信号強度値である。移動ノードが、実際の土地をの位置を追跡し、実験により収集した信号強度値を、これらの記憶位置に記録する。格納される第3の値は、ごく最近の信号強度値を、これらの記憶位置に記録する。格納される第3の値は、ごく最近の信号強度値を、これらの記憶位置に記録する。格納される第3の値は、ごく最近の信号強度値を、これらの記憶位置に記録す

#### [0055]

初期土地データファイル、即ち移動モデル56(図6に示す)には、鋳当するローカルエリアネットワークの土地に関する高度情報が入っている。さらに、このファイルは、固定基準位置から、所望の測定単位で表わした×とyのオフセットとして、環境/土地マップ32の中心のデカルト座標、範囲と分解能に関して

土地マップの「サイズ」(メートルで表わす)および先に記述したエージ園館も指定する。図9は、これら概念のいくつかを描いたものである。図毎基準位置58は、デカルト座標系の原点である。ローカルエリアネットワークの範囲を表わず外解的60には、土地マップ32を表わす仮グリッド62が重ねられている。無線ローカルエリアネットワークの中心は、土地マップのグリッド62の中心にある。またこのグリッドは、外解数60で表わされる無線ローカルエリアネットワークのカバー範囲の様を超えて広がっている。このローカルエリアネットワークのカバー領域用の高度情報が入っているの類土地データファイル56は、固定基準点64に対し土地マップ32の中心を指定する。固定基準点64に対する6数、かまの位置での使用に適切であるが決定できる。

#### [0056]

移動ノードの数秒後の将来位置を数秒で計算する環境/土地アップデート・システム36は、ネットワーク接続が完全に失われる前に、スイッチ・コマンドを送るに充分な警告をモデル・デーモン22に与える。本システムでは、移動ノードの2つのごく最近収集した位置を使用し、これら2つの点を通る直線に沿って移動ノードの2002く最近収集した位置を適合ようパラメトリック曲線(例えば、ペジェ曲線)を調整するさらに複雑な位置を通るようパラムまで、様々な位置予測法を使用する。さらに複雑な予測システムは、周囲の土地或いは一般にたどられる、土地を貫く経路(例えば道路)の知識と、ユニットの動的特性に基づき、動きのインテリジェント予測を行うことができる。

#### [0057]

現行システムにおいて、RF伝搬・通信モデル34は、移動ノードの予測位置、送信機の位置(通常、ローカルエリアネットワークのアクセス点または基地局)、これら2つの位置の間の土地およびこの送信機器で用いられる無線因波数(RF)に基づき、移動ノードが受取るローカルエリア通信の信号強度の推定値を生成する。RF 伝搬・通信モデル34の好適な一実施例では、自然のままの土地が信職接伝搬に及ぼす影響をリアルタイムでモデル化する。このモデルは、環境//土地マップ32に格納された情報に基づく二次元経路損失を利用する。このニ

(28)

(21)

め、環境/土地マップ32において送信アンテナと受信アンテナのx、y、2座 うに扱う。RF送偕波は、その土地の上か下を進めるが、上記の鉛直面から離れ 標間に、鉛直面が交わる。次に土地のこの部分で、2つの計算を行う。先ず、送 信機から受信機へのRF液伝搬の自由空間推定値は、以下の等式を用いて計算さ 次元モデルは、土地を、それがRF送信機と受信機の間の鉛直面内にあるかのよ て、土地の主要構造物の周りを回ることはできない。二次元モデルを構築するた

 $P_r = P_L G_L G_r \square^2 / ((4 \square)^2 d^2 L)$ 

P, =送信電力

Gt=送信アンテナの利得

Gr=受信アンテナの利得

口=送信被長

d = 送信アンテナと受信アンテナの間隔

L=系統損失係数

[0058]

の平らな地面の推定値では、送信機から受信機までの別の経路、即ち送信機から この計算は、2本のアンテナが、全く障害物のない自由空間内にあるかのよう に、この送信波の受信電力を推定する。次に平らな地面の計算を行う。RF伝搬 地面を経て受信機までの反射経路を、以下の等式を用いて考慮に入れる。

Pr=PtGtGrht2hr2/d4

P. =送信電力

G. = 送信アンテナの利得

ht=送信機の高さ

G, =受信アンテナの利得

h,=受信機の高さ

d = 送信アンテナと受信アンテナの間隔

[0059]

として用いる。RF波の電力の一部は、送信機から受信機への直接経路を通らな これらの計算が両方とも行われると、これら2つのうちの小さい方(「最悪の 場合」の受信性力)を、このようなモデル化計算において、次のステップの基準 顕により回折された後で受信機に到達し、その全送信電力の大部分を運ぶ。たと え送信機と受信機との間に直接見通し線があっても、これらの二次波は、なおも 阻止されて、全受信電力を減らす場合がある。フレネル帯とは、これらの彼が通 意味している。フレネル帯クリアランスは、以下の基準のどれが満たされるかに い二次故によって運ばれる。このような二次故は、送信機と受信機の間にある点 これらの二次波が充分、受信機に到達できるから、著しい電力損失がないことを **る経路に基づく種類の上記二次波をさす。適切なフレネル帯クリアランスとは、 応じて、当業界で既知のものとして計算される:** 

[0900]

1. 送信機と受信機との間に見通し線があり、また適切なフレネル帯クリアラ ンスがある。このような場合、前に計算された基準値は、その受信電力として用 いられる。

[0061]

スはない。その受信電力は、二次波の損失により、基本電力からさらに減らされ 2. 送信機と受信機との間に見通し線はあるが、適切なフレネル帯クリアラン

[0062]

3. 送信機と受信機との間には見通し線がない。このような場合、これらの二 **次故の一部だけが、受信機に到遠できる。** 

[0063]

次に、以上の計算の結果を、位置ペースの予測機構28に戻す。三次元RF伝 **レは、一般に、さらに大きいデータ処理リソースを必要とする。当業者であれば** 僚モデルを計算する方法は、二次元モデルの別法として使用できる。三次元モデ 上述のモデルだけでなく、他のどんなRF伝敷モデルも使用できることがわか るであろう。

[0064]

特表2002-515712

特表2002-515712

(53)

# サービス品質の特徴

本ネットワークは、主として、次の2つの主サービス品質 (QOS) パラメータにかかわっている。即ち、時間単位で引渡されるデータの平均であるスループット (通常、これは、ビット/移すればパケット/移で測定される) と、パケットが送信元から宛先に進む平均時間である遅延である。本ネットワークは、「経路段確化」とインテリジェント・スイッチングシステムの使用を通じて、送信元から宛先まで、最大格域幅の経路を利用している。高速で、無線のローカルエリアネットワークのリンクが利用できるときには、広域エリアのリンクではなく、一般に、そのローカルエリアネットワークのリンクが使用される。

#### [0065]

用いているとき、数ノードがそのホームネットワークにしか接続できない、本ス ティング情報をクリアする。「獲得」状態において、移動ノードは全ての利用可 り、そこで移動ノードは登録要求に対する応答を待つ。登録する試みが失敗した うモバイル 1 P概念に一致する「気付登録」状態に入る。前に使用したものと同 図10は、移動ノードがそのローカルエリアネットワーク・インタフェースを イッチングシステム用の状態図68を示す。本システムは、いくつかの内部変数 をクリアし、ローカルエリアネットワーク・インタフェースを使用禁止にし、さ らに広域ネットワーク・インタフェースを使用可能にする「接続喪失」状態から **ージェントに登録しようと試みる。次に、制御は自動的に「気付待ち」状態に移** 場合、移動ノードは「気付待ち」状態にとどまっている登録要求を再送する。再 送できない場合、移動ノードは「獲得」状態に戻り、新たな登録要求を生成する 。 登録要求が成功した場合、移動ノードは、外部ネットワークに接続されるとい じインタフェースに関する再登録の試みが成功しさえすれば、移動ノードは、無 能なネットワーク・インタフェースに関する登録要求を送ることで、ホーム・エ **一スと交信するように指示することができる。このような登録の試みが失敗した** 期限にこの状態にとどまることができる。登録の試みは、使用可能にしたインタ 始まる。次に制御は「経路消去」状態に移り、移動ノードにより格納されたルー フェースを用いてのみ実行できる。その場合、移動ノードに、特定のインタフュ 場合、移動ノードは「接続喪失」状態に戻り、このプロセスが再開する。

#### [00066]

失敗した登録の済みのほかに、移動ノードにローカルエリアネットワーク (U.A.N.) インタフェースから、その広境ネットワーク (W.A.N.) インタフェースに の持えるように指示するスイッチ・コマンドをモデル・デーモン22から受取った場合、移動ノードは「気付登録」状態を去る場合もある。この場合、移動ノードは、「接続費失」状態に入る。スイッチ・コマンドが、広境ネットワーク・インタフェースを使用ったに、かつ広境ネットワーク・インタフェースを使用すによる。ローカルエリアネットワーク・インタフェースを使用するとし、かつ広境ネットワーク・インタフェースを使用するとし、かつ広境ネットワーク・インタフェースを使用するとし、かつ広境ネットワーク・インタフェースを使用するとし、かつ広境ネットワーク・インタフェースを使用することができない。向位なら、これによりネットワーク・インタフェースの使用可能/使用禁止状態が、再び変わることになるからである。その代り、「接続要失」状態を飛ばして、直接「経路消走」は膨に入る。なに、一度「獲得」状態にあると、ローカルエリアネットワーク・インタフェースを使用して、このシステムは、「ホーム滞在」状態に入る (移動ノードがホーム・ネットワークに接続されている場合) か、或いはいつかは「気付登」状態(移動ノードが外部ネットワークに接続されている状態)に入る。

#### [0067]

状態図 6 8 内の異なる多くの場所で、移動ノードは、そのホーム・エージェントが直結サプネットワーク上にあるかどうか検出しようとする。ホーム・エージェントを検出する(なぜなら、移動ノードが、ホーム・エージコント通知メッセージを受収るので)場合には、移動ノードは、直ちに「ホーム滞在」状態に入る。。一度「ホーム滞在」状態に入ると、移動ノードは、広域ネットワーク・インタフェースに切替えるコマンドを受取る迄そこにとどまり、そしてそれを受取った時点で、「接続幾失」状態に入る。

#### [0068]

図11に示す通り、移動ノードの状態を監視するため、グラフィカル・ユーザ・インタフェース(GUI)を本システムに設ける。スイッチングシステムGUIは、土地マップ32の描写と、状態情報の表示から成っている。土地マップは、 所望の寸池を持つグリッドで설示され、そこでは、土地マップ用にローカルエ、所望の寸池を持つグリッドで설示され、そこでは、土地マップ用にローカルエ

(31)

F段 (例えば等高級) により示される。移動ノードの現在座標 (この場合、固定 ・トラックが、座標 (-68, -248, 0)の作業エリアにあることを示して ドの位置がマップ上に白色の正方形で示される。さらに、GUIは、現時点で移 しているのかについて、かつDGPS情報の品質 (ONまたはOFF) について の情報も表示する。GUIに関するさらなる情報は、移動ノード、即ちサービス いる。さらにその移動ノードは、LANインタフェースを使用しており、かつそ 1アネットワークの中心を定めたローカルエリアネットワーク送信機が、そのグ **リッドの中央に肌色で表わされる。この土地の高さは、マップ上の色または他の** 動ノードが、どのインタフェース(LANまたはWANインタフェース)を使用 基準点に対するサービス・トラック)がマップの右側に扱示され、また移動ノー のDGPS機器は適正に機能している。

[0069]

無線ローカルエリアネットワーク

本システムは、近くの固定コンピュータ、または他の近くの移動ノードに高速 であり、これはルーセント・テクノロジーズ社で開発された製品である。とはい で伝達できる能力を移動ノードに与えるため、ローカルエリアネットワークを必 ットワークの帯域幅は、アイソクロナス音声データのようなトラフィックと、フ アイル転送や画像データ等のバースト形式の多畳のトラフィックをサポートする は、スイッチングシステムでの使用のために、信号強度の測定値を利用できるよ れたパケットの受信電力の網度である。このローカルエリアネットワークは、ピ え、本システムのモジュラ・アーキテクチュアは、所鉛のどんなローカルエリア ネットワーク技術でも受入れることができる。本発明に用いるローカルエリアネ のに充分に大きくなければならない。さらに、このローカルエリアネットワーク **うにしなければならない。この信号強度のデータは、別の無線ホストから伝送さ** 更とする。このようなローカルエリアネットワークの1つは"WaveLAN" ア・ツー・ピア通信もできるようにしなければならない。

[0070]

無線広域ネットワーク

本ネットワーク・アーキテクチュアの別の重要な部分は、エリア作業全体を通

ネットワークのIPトラフィックを運ぶためには、パケット化データのサポート を与えることになるから、適正なトレードオフが推奨される。適切な広域ネット FM96 Radio Modems"である。パシフィック・クレスト社のこ じてカバー範囲を提供し、このシステムの様々な構成要案(エンティティ)に対 デフォルト通信路を構成する無線広域ネットワーク技術である。本ネットワー -ク・アーキテクチュアに用いられるいかなる広域ネットワーク技術も、本ネッ トワーク・アーキテクチュアのトラフィック特性を効率的にサポートするために いくつかの機能を備えなければならない。1つの機能は、作業現場全体のカバ - 範囲を提供するために、無線広域ネットワークを選択すべきことである。好ま しくは、このカバー範囲は、無線広域ネットワークを、送信機の見通し配置に限 ント機能またはブロードキャスト機能も提供しなければならない。さらに、この も必要である。さらに、広域カバー範囲を保すると、大きい帯域幅を提供できる **指力が弱まることが多いが、このような特徴は、全体システムの性能に強い影響** ワークの一例は、パンフィック・クレスト・コーポワーションで製造された"R の製品は、2ワットの電力で送售するように構成されており、それにより、アン テナの見通し配置なしで、広いエリアを完全にカバーするのに充分なレンジが得 **定してはならない。さらに、このネットワークは、ポイント・ツー・マルチポイ** られる。広域ネットワーク用の別法は、現在開発中の低軌道衛星の使用である。

[0071]

アドホック・ネットワーキングへの使用

策な方法で、アドホック・ネットワークにも使用できる。アドホック・ネットワ 予測・R F 伝搬モデルをモバイル I P に使用することに加えて、本発明は、同 **ークは、確立したインフラストラクチャや集中化管理の助けを借りずに、一時的** なネットワークを形成する無線モバイルホストの集まりである。このような環境 では、各モバイルホストの無線送信波のレンジが制限されているため、或るモバ イルホストは、パケットをその宛先に転送するのに、他のホストの助けを求める ことが必要である場合もある。

[0072]

産業上の利用可能性

8

(33)

インテリジェント・スイッチングシステムを備えたモバイル 1 P プロトコルを用 本発明は、自動機械または半自動機械およびオペレータ等のいくつかの構成要 素(エンティティ)が、できる限り効率的にタスクを達成する目的で、様々な動 ピス要員や保守要員にも伝達し、機械の動作を減速または停止させかねない諸問 **一ド間で交信できるようにするネットワーク管理メッセージ、あらゆる機械の位** オーディオ送信、診断・サービスマニュアル情報および機械が亙いに協働できる は、機械の状態および達成されるタスクの状態について情報を収集することによ 題を、それらの要員に警告しなければならない。本発明は、警告メッセージ、ノ ようにし、かつ障害の診断に役立てる画像データを含め、広範囲の様々なタイプ 作を総合調整する必要がある場合に利用できる。例えば単一の現場作業センター り、作奏現場全体に対し機械の作業を指示する場合がある。さらに機械とオペレ **一タが緊密に協働できるように、互いに交信する必要がある。さらに情報をサー** 置と、実施されている1つまたは複数のタスクの現在状態に関する詳細な情報、 **のメッセージを受入れる。本発明は、「経路最適化」、ピア・ツー・ピア通信、** い、機械が異なる無線ネットワーク技術肌でローミングできる能力を提供する。

#### [0073]

ピス専門家は、現地オフィス14において、ネットワークからサービス・ラップ ル・ルータ18に登録する。堀削機80等の移動ノードが作業を開始すると、こ タ84は、ソフトウェアを実行してIPデータパケットを処理するホストコンピ ュータ・システム(データ入出力機能を備える)に搭載されたもので、宛先アド 図12は、作業現場70、現場70に機械を供用するサービス・トラック72 7.2に運ぶ。このパケットは掘削機8.0からのものであって、無線ローカルエリ トップ16を遊び、それを、サービス・トラック12上のモバイル・ネットワー クに接続し、そのサーピス・トラック12において、当該ネットワークがモバイ の移動ノードは、状態メッセージが入っているパケットを、サービス・トラック レスを決定し、無線広域ネットワーク86を使い、パケットを掘削機80用のデ 現地オフィス74に含まれる構成要素の一例を示している。この例では、サー 7ネットワーク82を使い作業現場70のルータ84に送られる。作業現場ルー フォルト・ホーム・エージェント(ルータ88)に転送する。現地オフィス14

ットをローカルエリアネットワーク(LAN)90に転送する。LAN90を使 o てパケットを送り出す前に、ルータ88は、宛先アドレスとしてサービス・ラ のルータ88は、そのパケットを受散り、その宛先アドレスを決定し、そのパケ ップトップ16の気付アドレスを用いてパケットをカプセル化し、ローカルエリ アネットワーク82を使って、そのパケットを転送する。

#### [0074]

ドレス)を知らせる。このカブセル化されたパケットを、ローカルエリアネット 8 6 を使い、そのパケットを転送する。この場合も、そのホーム・エージェント ホーム・エージェント・ルータ88は、最初のパケット(堀削機80)の送信 元を決定し、パインディング・アップデートを掘削機80に送り、堀削機80に ワーク 9 0 を使ってサービス・ラップトップ 7 6 の外部エージェント 7 8 に送り 出す前に、ホーム・エージェント・ルータ88は、このパケットを、再び代行受 **ルータ78の気付アドレスを用いてパケットをカプセル化し、広域ネットワーク** は、堀削機80がパケットの最初の発信元であると判定し、堀削機80にパイン ディング・アップデートを送り、モバイル・ルータ18の現在気付アドレスを知 らせる。作業現場10のルータ84は広域ネットワーク86からパケットを受取 モバイル・ルータ78は無線ローカルエリアネットワーク82からパケットを受 **枚って第1のカプセル化を解く。モバイル・ルータ78は、この内部パケットを 商正な位置に転送しようとする。この内部パケットの宛先アドレスは、モバイル** ・ルータ18日体のアドレスであり、従ってモバイル・ルータ18は、代って内 **羽カプセル化を解き、パケットをサービス・ラップトップ76に転送することで** . サービス・ラップトップ16の現在気付アドレス(モバイル・ルータ18のア 信する。今度は、このホーム・エージェントが宛先アドレスとして、モバイル・ り、そのパケットを、無線ローカルエリアネットワーク82を使って転送する。 、その内部パケット自体を処理する。

#### [0075]

ル・ルータフ 8 はサービス・ラップトップフ 6 のデフォルト・ルータであるから サービス・ラップトップ16は、パケットを受取り、媚削機に答える。モバイ . このパケットを、最初にモパイル・ルータ78に送る。無線ローカルエリアネ (36)

(35)

ットワーク82のピア・ツー・ピア通信機能を使用し、モバイル・ルータ78は、このパケットを、無線ローカルエリアネットワーク82を使う観削機80に直接に転送する。

[0076]

・キャッシュに付加する。堀削機がサービス・ラップトップ76とモバイル・ル は、パインディング・キャッシュ・エントリが終了するまで、「経路最適化」を ・キャッシュをチェックし、次にこのパケットは、モバイル・ルータ78のアド レスである宛先アドレスとして、サービス・ラップトップ16の気付アドレスを 用いてカプセル化される。さらに堀削機80は、今度はモバイル・ルータ78に ついて、パインディング・キャッシュ内にエントリを見つける。このパケットは 散り、第1のカブセル化を解く。モバイル・ルータ18は、この内部パケットを 適正な位置に転送しようとする。この内部パケットの宛先アドレスは、モバイル ジェント88から、2つのバインディング・アップデートも受取る。掘削機80 用いてパケットを送ることができる。塩削機80は、最初にそのパインディング 度カプセル化される。次にこのパケットは、無級ローカルエリアネットワーク8 ル・ルータ18は、無線ローカルエリアネットワーク82を用いてパケットを受 ・ルータ18日体のアドレスであり、従って、モバイル・ルータ18は、代って トップのデフォルト・ルータであるから、このパケットを、最初にモバイル・ル **一タ18に送る。ローカルエリアネットワーク82のピア・ツー・ピア機能を使** は、パインディング・アップデートを使用して、エントリをそのバインディング **一タ78用のパインディング・キャッシュ・エントリを恃ちさえすれば、堀削機** 、宛先アドレスとして、モバイル・ルータ78の気付アドレスを用いて、もう一 ・ツー・ピア機能を用いて、モバイル・ルータ78に直接に引獲される。モバイ 内部カプセル化を解き、パケットをサービス・ラップトップ 7 6 に転送するこ とで、その内部パケット自体を処理する。サービス・ラップトップ16は、パケ ットを受取り、媚削機80に答える。モバイル・ルータ78はサービス・ラップ 用し、モバイル・ルータ78は、このパケットを、無線ローカルエリアネットワ 姫削機80は、このパケットを受取る。さらに、堀削機80は、ホーム・エー 2を使って送られる。このパケットは、ローカルエリアネットワーク82のピア

**一ク82を使う掘削機80に直接に転送する。堀削機80はこのパケットを受取** 

v,

[0077]

この顕和微は、サービス・ラップトップ76とモバイル・ルーケ78用のバインディング・アップデートを持つから、これらのパケットは、もはや広様ネットワーク86を使って所定の経路で送られることはない。これは、ネットワーク・リソースを効率的に利用し、低速広域ネットワークの使用を最小限に抑える。上途の例では、毎回機80上の「軽路最適化」ソフトウェアは、パケットをサービス・ラップトップ76に直接に送るために、二重のカプセル化を行う必要があることに留意されたい。

[0078]

上で考察した例では、ただ1つの作業現場しか含んでいないが、本発明は、複数の作業現場と、各作業更勘の複数の機械を網羅するようにも実施できる。

[0079]

本発明の他の面、目的、利点は、図面、開示内容、添付クレームを検討すれば

得られる。

[図面の簡単な説明]

[<u>図</u>

**基本モバイルIP構成を示す機能ブロック模図である。** 

[🖾 2]

パケット・トンネリングを用いる基本モバイル!P構成を示す機能プロック線

図である。

[E 図 経路最適化を用いないパケット・ルーティングを示す機能プロック線図である

[図4]

経路最適化を用いるパケット・ルーティングを示す機能プロック線図である。

[図2]

ローカルエリア無線ネットワークと広域無線ネットワークのカバー範囲の一例

を示す概観図である。

[88]

本スイッチングシステム・アーキテクチャの機能ブロック線図である。

[図1]

スイッチング決定を行うためにモデル・デーモンが用いるステートマシンの観

会図である。

[8図]

位置ベースの予測の一例を示す流れ図である。

[68]

土地マップの概観図である。

[10 1 22]

本スイッチングシステム用のステートマシンの概念図である。

[🖾 1 1]

本スイッチングシステム用のグラフィカル・ユーザ・インタフェースの説明図

[図12]

本発明が利用される作業現場の説明図である。

【符号の説明】

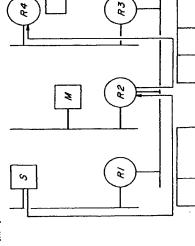
M 移動ノード

メーン技女 S

R2 Mのホーム・エージェント

R4 外部エージェント

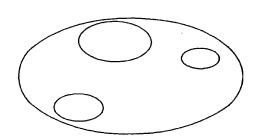
R3 [3] RZ



F19.1

[図2]

Fig. 2



[図 2]





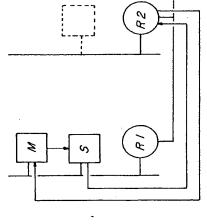
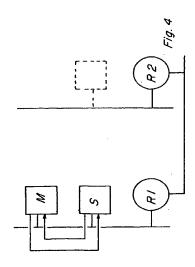


Fig. 3



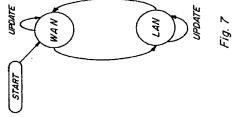
[84]

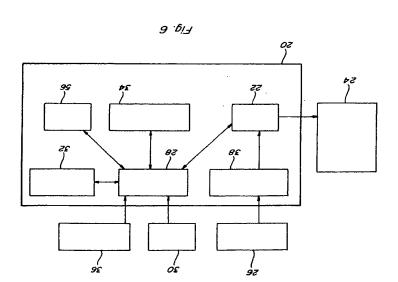
[2]

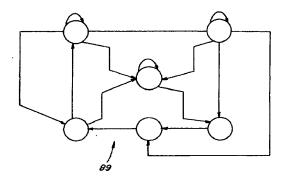
特表2002-515712

(4)

[88]







[図10]

**特表2002-515712** 



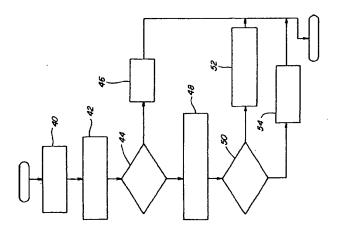
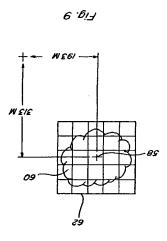


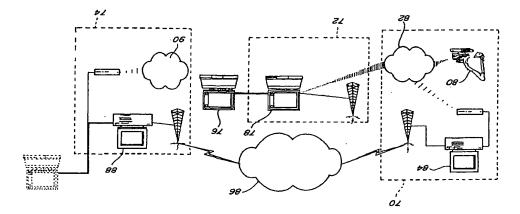
Fig. 8



[88]

[68]

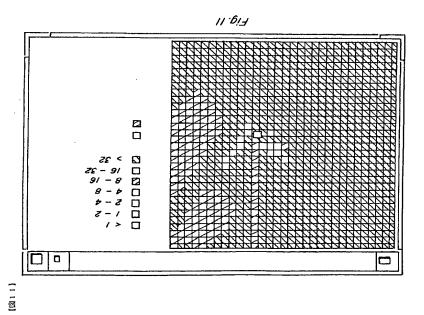
(46)



[図12]

特表2002-515712

(45)



(48)

(47)

[国際調査報告]

	INTERNATIONAL SEARCH REPORT	REPORT International Application to	Heaton No
		PC1, JS 99/10231	/10231
2.5 5.0	A. CLASSFICATION OF SUBJECT MATTER IPC 6 HO407/36		
( pupper	According to Intermetional Passan Clessification (IPC) on to both national steesaboaton and IPC	Cap over mater	
P 6 6	8. FELDS BLANCHED MONTHUM DOCUMENTS TO MANUFACTION STREET (ADMINISTRANCE) COMMISSION STREETS IPC 6 H040	en syritoù kj	
Source	Occumentation sessence other than transmit chould retain to the east that each choulevels are mutuked in the least sessence	auch decuments are matural in the texts en	PALA
edianic (	Chetonic skie baar osvalnit Gavey to "Nest-Markey basis" (rithe of dist base ord, where projects, fast) form used	ord, where pizzica, searth tems used	
DOCTIN	C. DOCUVENTE COMSIDENED TO BE RELEVANT		
Category *	Chaden of decement, with indeedlen, where appropriate, of the referent passages	ward pessegus	Relayant to claim No.
×	JUNIUS N: ""INTELLIGENTES" RADIO RESOURCE MANAGEMENT NUSTERERENUMUS MIT GSM — FUNKMESSOATEN UND ANMENDUNG"  ITG-AGCHERICHT (F. Z. SEDTEMBER 1993 (1993-09-27), page 487-501, fr002006361  ISSN: 0932-602 page 480, line 7 page 490, line 8 page 490, line 8 page 500, line 8 page 500, line 24 figures 1-3	O RESOURCE SM 1-09-27), 7	1-27
⋖	US 5 561 841 A (NOKIA TELECOMMUNICATION OY) 1 October 1996 (1996-10-01)	ICATION	
⋖	WO 90 13951 A (ERICSSON TELEFON AB 9 May 1996 (1996-05-09)	18 L M)	
	Futher operations are instead in the continuation of box G.	X Patent lamily members are littled in swex.	in grytex,
Security Security	* Special programs of ched documents: *** Cocurrent defining the gaments desire of the act which is not considered for the second control of the second co	17 least occurrent published after the stemateural little date to placing data and not in conflict with the application but and the understand the pracepts or theory, understand the invances.	mathernal filting date the application but say underlying the
	which document to participate of one of the himmistral state of the committee of the commit	The Counter of Septice to reserve the counter of the Counter of Septice to reserve the counter of the Counter of Septice to the Counter of Septice the	istined invertien be considered to considered to summer a titlen slove summer and evertien summer and ever
te of the	Outs of the actual completion of the international search		trot report
-	11 October 1999	15/10/1999	
Name and r	nesting address of the GA European Preset Office, P.S. 6816 Phieritians 2 Na	1	
	Fac (+31-70) 340-4016	Heturtch, D	

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International Application No PCT, JS 99/10231	Publication data	24-07-1993	01-09-1993	09-11-1994	1661-80-60	23-09-1994	05-11-1996	23-07-1998	23-05-1996	14-01-1998	13-08-1997	26-06-1997	08-12-1008	20-10-1998
	Patent family member(s)	FI 920291 A -	3354493	0623272	7503345	942760	5572221	694575	3818995	1170493	0788720	971778	10513016	US 5825759 A
um atkon on patent, temby members	Publication date	01-10-1996					09-05-1996							
	Patent document CRed in search report	US 5561841 A					W0 9613951 A							

フロントページの続き

識別記号 (51) Int.Cl.?

, CF, CG, C1, CM, GA, GN, GW, ML, MR, NE, SN, TD, TG), AP(GH, GM, K E, LS, MW, SD, SL, SZ, UG, ZW), E A(AM, AZ, BY, KG, KZ, MD, RU, TJ, TM), AE, AL, AM, AT, AU, AZ, BA, BB, BG, BR, BY, CA, CH, CN, CU, CZ, DE, DK, EE, ES, F1, GB, GE, GH, GM, HR, HU, 1D, 1L, 1N, 1S, JP LS, LT, LU, LV, MD, MG, MK, MN, M W, MX, NO, NZ, PL, PT, RO, RU, SD SE, SG, SI, SK, SL, TJ, TM, TR, TT, UA, UG, UZ, VN, YU, ZA, ZW DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, 1E, 1 T, LU, MC, NL, PT, SE), OA(BF, BJ , КЕ, КG, КР, КR, КZ, LC, LK, LR, EP(AT, BE, CH, CY, 300 H04L 12/28 (81) 指定国

ピッツバーク フォーヴス アヴェニュ (72)発明者 スタンシル、ダニエル デイ アメリカ合衆国 15217 ペンシルバニア

ドターム(参考) 5K033 CB06 DA19 EA02 EA06 EA07 5K067 AA23 BB21 CC08 EE02 EE16

ナマコード (参考)

<u>.</u>

### This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

#### **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

	☐ BLACK BORDERS
	☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
	☐ FADED TEXT OR DRAWING
	☐ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
	☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
	☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
	☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
	LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
/	REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
•	

#### IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.